# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-259479

(43) Date of publication of application: 22.09.2000

(51)Int.CI.

G06F 12/00

G06F 13/00

(21)Application number: 11-060851

(71)Applicant: NEC CORP

(22)Date of filing:

08.03.1999

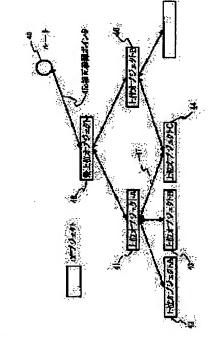
(72)Inventor: TSUNEDA MASAYA

## (54) METHOD FOR REALIZING DIRECTORY SERVICE (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To realize normalized attribute information management having no contradiction between a plurality of objects all the time

in providing a directory service.

SOLUTION: This service realizing method associates data corresponding to an upper object in a directory service managed and stored by a database management system with data corresponding to a lower object by using a mutual reference pointer 45 and provides a means to easily specify an upper object 41 from a lower object 42 by tracking the pointer 45 from the lower object 42 to the upper object 41 in a reverse direction. Consequently, attribute information that is common between upper and lower objects is managed and stored in a single place of the object 41 in order to obtain attribute information that does not have contradiction between objects having common attribute information all the time and consequently attribute information can be returned as if to be attribute information of the object 42



itself by tracking the pointer 45 from the object 42 in a reverse direction.

#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

01.03.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特期2000-259479 (P2000-259479A)

(43)公開日 平成12年9月22日(2000.9.22)

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号	FΙ		<b>7</b> ~	-7]-ド(参考)
G06F 1	2/00	5 4 5	G06F	12/00	545A	5B082
1:	3/00	357		13/00	3 5 7 Z	5B089

#### 請求項の数4 OL (全8 頁) 審査請求有

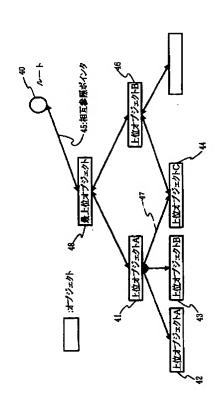
(21)出願番号	特顯平11-60851	(71) 出願人 000004237 日本電気株式会社				
(22)出顧日	平成11年3月8日(1999.3.8)	東京都港区芝五丁目7番1号				
		(72)発明者 恒田 正哉 東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株 式会社内				
		(74)代理人 100108578 弁理士 高橋 韶男 (外3名)				
		Fターム(参考) 5B082 BA11 EA01 EA07 EA11 GA11 GA15 HA03 HA09				
		5B089 JA12 KA11 KA13 KB00 KC19 KC52				

#### (54) 【発明の名称】 ディレクトリサービスの実現方法

## (57)【要約】

【課題】ディレクトリサービスを提供する上で常に複数 のオブジェクト間で矛盾の無い正規化された属性情報の 管理を実現する。

【解決手段】データベース管理システムに管理・格納さ れたディレクトリサービスにおける上位オブジェクトに 該当するデータと、下位オブジェクトに該当するデータ との間を相互参照ポインタ45を用いて関連付け、相互参 照ポインタ45を下位オブジェクト42から上位オブジェク ト41へ逆方向に辿ることによって、容易に下位オブジェ クト42から上位オブジェクト41を特定する手段を提供す る。この結果、常に共通する属性情報を持つオブジェク ト間で矛盾の無い属性情報を得るために、上下間で共通 する属性情報については上位オブジェクト41の一ヶ所で 管理・格納することとし、下位オブジェクト42からは相 互参照ポインタ45を逆方向に辿ることによって、あたか も下位オブジェクト42自身の属性情報であるかのように 返すことを可能とする。



10

【特許請求の範囲】

【請求項1】 データベース管理システムを用いたディ レクトリサービスの実現方法において、

1

データベース管理システム内に設けた相互参照ポインタ を用いてオブジェクト間の上下関係を表すことによっ て、ツリー構造情報をデータベース管理システム内で直 に管理・格納することを特徴とするディレクトリサービ スの実現方法。

【請求項2】 相互参照ポインタを逆方向に辿ることに よって、上位オブジェクトの属性情報をあたかも自分自 身の属性情報として利用することを特徴とする請求項1 記載のディレクトリサービスの実現方法。

【請求項3】 請求項2記載の属性情報の返し方を用 いることによって、常に関連する複数のオブジェクト間 で、矛盾の無い正規化された属性情報を得ることを特徴 とする請求項2記載のディレクトリサービスの実現方 法。

【請求項4】 データベース管理システムを用いたディ レクトリサービスの実現方法において、

ユーザを表すオブジェクトにアクセス制限のための情報 20 を格納し、

データベース管理システム内に設けられたオブジェクト 間の上下関係を表す相互参照ポインタを逆方向に辿り、 上位のオブジェクトが保有するアクセス制御情報と比較 することによって、各ユーザの更新可能範囲をサブツリ 一単位で制限することを特徴とするディレクトリサービ スの実現方法。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はデータベース管理シ ステムを用いたディレクトリサービスの実現方法に係 り、特にディレクトリサービスシステムにおける属性の 管理方式に特徴を有するディレクトリサービスの実現方 法に関する。

[0002]

【従来の技術】従来のディレクトリサービスシステムに おける属性管理方式では、すべてのオブジェクトが個々 に独立して属性情報を管理している。例えば特開平7-1 29454号公報「オブジェクト指向データベースを用いた ディレクトリシステムの構築方法」にその一例が記載さ れている。この公報に記載された属性情報の管理方式に よって管理されるオブジェクトの構成を図6に示し、こ の図を用いて従来の方式について説明する。

【0003】図6は、属性型a,b,cの3個の属性を保持 するオブジェクト10に対する属性情報の構成例を示して いる。この例では属性型cはオプション属性である。従 来の属性情報管理方式では、ディレクトリサービスにお ける一属性をオブジェクト指向でのインスタンス変数10 0,101,102として捉え、これらインスタンス変数の集合

いる。

【0004】図6において、インスタンス変数100,101. 102はそれぞれ属性型a,b,cに対応するものであり、符号 103, 104, 105は属性型a, b, cの属性値への各アクセスの手 続きを示すものである。また、オブジェクト11,12,13 は、それぞれインスタンス変数100,101,102に設定され たポインタによって示されるものであり、オブジェクト 11が属性値ア110と属性値アクセスの手続き111を保持 し、オブジェクト12が属性値イ120および属性値ウ121と 属性値アクセスの手続き122を保持し、そして、オブジ ェクト13が属性値アクセスの手続き131を保持してい

2

【0005】また、図7に上記公報に記載されたオブジ ェクト間の構造情報の格納形式を示し、この図を用いて 説明する。ディレクトリサービスにおけるオブジェクト 間の構造情報は、ツリー構造であることが規定されてい る。そこで従来の方式では、ルートと呼ばれる特別なオ ブジェクト20を起点とし、図6に示される個々のオブジ ェクト情報を一方向のポインタ25で関連付けることによ ってオブジェクト間の上下関係を表現する。この結果、 データベース管理システム内部においても直接ツリー構 造を形作ることが可能となる。例えば、上位オブジェク ト21の直接下位オブジェクトとして、下位オブジェクト A, B, C (22, 23, 24) のそれぞれが上位オブジェクト21か ら一方向ポインタで連結されることによって、オブジェ クト間の上下関係が表され、ツリー構造が規定される。 しかし、他のオブジェクトの情報を参照する手段、特に 下位オブジェクトから上位オブジェクトへの参照手段は 考慮されていない。

【0006】次に、図8に構造情報の格納形式の具体例 を示し、この図を用いて説明する。図8において部署オ ブジェクト31に所属するユーザとして、ユーザオブジェ クトA, B, C (32, 33, 34) が一方向ポインタで連結され、 格納されている。ここで、例えば「所属部署名」といっ た属性を管理する場合、部署オブジェクト31のみならず ユーザオブジェクトA, B, C (32, 33, 34) のすべてのオブ ジェクトにおいて全く同じ属性値を管理する必要が生じ る。また、部署オブジェクト31の部署名が変更になった 場合、この部署オブジェクト31の下位に属するすべての 40 ユーザオブジェクト (ユーザオブジェクトA, B, C (32, 3 3,34)) の所属部署名属性に対応する属性値データまで 更新を行わなければならない。このとき、すべてのユー ザオブジェクトの所属部署名属性に対応する属性値デー タを更新しなければ、その内容に食い違いが発生し、関 連するオブジェクト間で矛盾が生じることになる。さら に、ユーザオブジェクトC(34)の所属部署が、部署オ ブジェクトA (31) から部署オブジェクトB (36) に異動 した場合、一方向ポインタ37を切り、新たに一方向ポイ ンタ38を用いて連結した上で、部署オブジェクトC(3 .をオブジェクト10が保持する属性の集合として管理して 50 4)の所属部署名属性に対応する属性値データを書き換

えなければならない。

【0007】以上のように、従来の技術においては、た とえ複数のオブジェクトに共通する属性情報であって も、個々のオブジェクトが独立して属性情報を管理する 機能しか保持していないために、その属性情報が更新さ れた場合には関連するすべてのオブジェクトを更新しな ければならない。その結果、このような更新作業は非常 に手間がかかり、そのための時間も多く必要としてい た。さらに、複数のオブジェクトが個々に属性情報を管 理するため、データベース管理システムが提供するディ レクトリサービスの情報を記録する媒体の容量が増す原 因ともなっていた。

#### [0008]

【発明が解決しようとする課題】以上のように従来の技 術における第一の問題点は、複数のオブジェクトに共通 する属性値であっても、関連するすべてのオブジェクト のインスタンス変数で管理しなければならなかった点で ある。この理由は、すべてのオブジェクトが独立して個 々の属性情報を管理していたためである。

【0009】第二の問題点は、複数のオブジェクトに共 通する属性値に対する更新要求に対して、関連するすべ てのオブジェクトのインスタンス変数の内容を更新する 必要が有ったという点である。この理由は、第一の問題 点の理由と同じである。

【0010】第三の問題点は、複数のオブジェクトに共 通する属性値に対する参照要求に対して、常に情報の食 い違いの無い、正規化された情報を得られる保証が無か った点である。この理由は、第一の問題点の理由と同じ である。

【0011】第四の問題点は、他のオブジェクトの属性 情報を有効に利用する手段が無かったことである。この 理由は、従来の属性管理方式では他のオブジェクトの属 性情報の利用手段について、何ら考慮されていなかった ためである。

【0012】本発明の目的は、ディレクトリサービスを 提供する上で常に複数のオブジェクト間で矛盾の無い正 規化された属性情報の管理を実現することである。

【0013】また、本発明の他の目的は、データベース 管理システムが実現するディレクトリサービスの情報を 記録する媒体の記憶容量を削減することである。

#### [0014]

【課題を解決するための手段】上記の課題を解決するた め、請求項1記載の発明は、データベース管理システム を用いたディレクトリサービスの実現方法において、デ ータベース管理システム内に設けた相互参照ポインタを 用いてオブジェクト間の上下関係を表すことによって、 ツリー構造情報をデータベース管理システム内で直に管 理・格納することを特徴としている。また、請求項2記 載の発明は、相互参照ポインタを逆方向に辿ることによ って、上位オブジェクトの属性情報をあたかも自分自身 50 するためのインターフェイスを有し、DBMS (612) 内で

の属性情報として利用することを特徴としている。ま た、請求項3記載の発明は、請求項2記載の属性情報の 返し方を用いることによって、常に関連する複数のオブ ジェクト間で、矛盾の無い正規化された属性情報を得る ことを特徴としている。

4

【0015】また、請求項4記載の発明は、データベー ス管理システムを用いたディレクトリサービスの実現方 法において、 ユーザを表すオブジェクトにアクセス制 限のための情報を格納し、データベース管理システム内 10 に設けられたオブジェクト間の上下関係を表す相互参照 ポインタを逆方向に辿り、上位のオブジェクトが保有す るアクセス制御情報と比較することによって、各ユーザ の更新可能範囲をサプツリー単位で制限することを特徴 としている。

【0016】以上のように、本発明は、データベース管 理システム (以下、DBMS) に管理・格納されたディレク トリサービスにおける上位オブジェクトに該当するデー タと、下位オブジェクトに該当するデータとの間を相互 参照ポインタを用いて関連付け、DBMS内にディレクトリ サービスにおけるツリー構造そのものを直に実現し、相 互参照ポインタを下位から上位へ逆方向に辿ることによ って、容易に下位オブジェクトから上位オブジェクトを 特定する手段を提供するものである。この構成によれ ば、例えば、複数のオブジェクト間に共通する情報を、 関連するオブジェクト中のトップノードである一つのオ ブジェクトで管理・格納することができ、また、下位オ ブジェクトに対してその属性へのアクセス要求が伝えら れたときには、相互参照ポインタを逆方向に辿ることに よって、上位オブジェクトが管理・格納する属性情報に 30 アクセスし、あたかも下位オブジェクトが保持する属性 であるかのように振る舞うことができる。

#### [0017]

【発明の実施の形態】〔構成の説明〕本発明の実施形態 について図面を参照して説明する。図3は本発明の一実 施形態に係わるディレクトリサービスのモデルを示すブ ロック構成図である。

【0018】図3に示すようにディレクトリサービスを 実現する構成としては、ユーザが希望するディレクトリ サービスにおける各種要求を発行し、その操作結果を受 40 け取るクライアント機能60と、要求された各種要求を実 現し、操作結果を返すサーバ機能61から構成される。こ れら二つの機能は同一の計算機上で構成されても良い し、通信回線によって結ばれた別々の計算機上で構成さ れても良い。

【0019】クライアント60から発行された要求はサー バ内のサーバコア部610で解析され、要求を満たすため に必要な操作を、実際に情報を管理・格納するDBMS(61 2) 上で実現する情報管理部611に対して伝えられる。情 報管理部611はDBMS (612) 上でディレクトリ操作を実現 管理・格納された情報を操作し、その操作結果をサーバコア部610に返す。情報管理部611からの操作結果を受け取ったサーバコア部610は、ディレクトリサービスにおける操作結果をクライアント60に返す。

【0020】〔動作の説明〕次に、本実施形態の動作に ついて図1を参照して説明する。本発明では、ルートと 呼ばれる特別なオブジェクト40を起点とし、上位オブジ ェクトと下位オブジェクトとの間を相互参照ポインタ45 を用いて連結することによって、ディレクトリサービス の構造情報をDBMS (612) 内に構築する。ここで相互参 照ポインタ45は、DBMSに管理・格納されたディレクトリ サービスにおける上位オブジェクトに該当するデータ と、下位オブジェクトに該当するデータとの間を関連付 けるものであって、上位オブジェクトと下位オブジェク トの間で相互に各オブジェクトの保持する属性情報を参 照可能とするものである。この結果、上位オブジェクト A(41) から下位オブジェクトA,B,C(42,43,44) を辿る ことを可能とすると共に、下位オブジェクトA, B, C(42, 43,44) から上位オブジェクトA(41) へ逆方向に辿るこ とも容易に可能となる。さらには、下位から上位へと逆 20 方向に相互参照ポインタを順に辿り続けることによっ て、最上位オブジェクト48がもつ属性情報にアクセスす ることも容易に可能となる。

【0021】また上下間で共通の属性情報を保持する場合、上位オプジェクトA(41)でのみ、その属性情報を管理・格納する。そして下位オプジェクトA(42)に対してその属性情報の参照要求が伝えられたときには、相互参照ポインタを逆方向に辿ることによって、上位オブジェクトA(41)が管理・格納する属性情報に対しアクセスすることによって、あたかも下位オブジェクトA(42)が保持する属性であるかのように振る舞う。

【0022】図4にその際の動作の流れを示し、図1,図3,図4を参照して説明する。なお、本実施の形態において、参照要求の対象となるオブジェクトとしては、図6に示すものと基本的な構成が同様なものを用いることとする。ただし、本実施形態では、各オブジェクトに、相互参照ポインタに関する手続きが格納されている。

【0023】まず、クライアント60からの参照要求に対して、手続き70に従いサーバコア部610において参照す 40 べきオブジェクトとなる対象オブジェクトを特定し(ステップ700)、ステップ701において情報管理部611に対し、対象オブジェクトの参照すべき属性の参照要求を発行する。そして参照要求を受け取った情報管理部611では、手続き71に従い対象オブジェクトをDBMS612内部で特定し(ステップ710)、そのオブジェクトに対して対象属性の参照要求を発行する(ステップ711)。さらに、参照要求を受け取ったオブジェクト(図6のオブジェクト10に対応)内に規定される属性値アクセス手段(手続き103,104,105に対応)に設定されている手続き7 50

2に従いステップ720において上位オブジェクトA(41)への相互参照ポインタを逆に辿ることにより、対象属性を参照し、その参照結果を情報管理部611に返す。参照結果を受け取った情報管理部611はさらにサーバコア部610に返し、サーバコア部610はクライアント60に参照結果を返す。

6

【0024】また、図1において、下位オブジェクトC (44)の所属が、上位オブジェクトA (41)から上位オブジェクトB (46)に異動した場合には、相互参照ポイ10ンタ47の上位オブジェクトへの参照先を上位オブジェクトB (46)に向けるだけで、それ以降の下位オブジェクトC (44)に対する属性参照要求において、新しい上位オブジェクトB (46)の属性情報を利用することが可能となる。

【0025】 [具体的構成の説明] 図2に本発明における構造情報の格納形式の具体例を示し、図2および図4を参照しながら具体的な構成および動作を説明する。なお、図2において符号50~57で示す各構成は、図1で符号40~47で示した各構成に対応している。

【0026】図2において部署オブジェクト51に所属す るユーザとして、ユーザオブジェクトA, B, C (52, 53, 5 4) が相互参照ポインタで連結され、管理・格納されて いる。ここで、ユーザオブジェクトA (52) の所属部署 名属性を参照するケースを考える。このとき本発明で は、部署オブジェクト51のみが部署名を表す属性情報を 管理・格納しているが、この部署オブジェクト51の下位 に属するユーザオブジェクトA,B,C(52,53,54) は部署 名を表す属性情報を管理・格納していなくても、ユーザ オブジェクトA, B, C (52, 53, 54) の所属部署名属性を参 照することが可能となる。すなわち、図4の手続き71に おけるステップ710において、ユーザオブジェクトA(5 2) に対する参照要求であることが特定され、ステップ7 11において、ユーザオブジェクトA(52)に対する所属 部署名属性のアクセスが発行される。これを受けたユー ザオブジェクトA (52) は、所属部署名を参照するため に、相互参照ポインタを逆に辿り上位オブジェクトであ る部署オブジェクトA(51)が保持する部署名情報をア クセスし、あたかもユーザオブジェクトA (52) 自身が その属性を保持するかのように振る舞うことによって、 所属部署属性を参照することが可能となる。

【0027】また、部署オブジェクトA(51)の部署名が変更になった場合、この部署オブジェクトA(51)の所属部署名属性に対応する属性値を更新するだけで、それ以降のユーザオブジェクトの所属部署名属性の参照要求に対しても自動的に新しい属性値が反映される。この結果、部署オブジェクトA(51)の下位に属するユーザオブジェクトA,B,C(52,53,54)は、常に同じ所属部署名を参照することが可能となり、関連する複数のオブジェクト間で属性値の矛盾が生じることはない。

【0028】また、ユーザオブジェクトC(54)の所属

部署が、部署オブジェクトA(51)から部署オブジェク トB (56) に異動した場合、相互参照ポインタ57の上位 オブジェクトへの参照先を部署オブジェクトB (56) に 向けるだけで、それ以降のユーザオブジェクトC(54) の所属部署名属性の参照要求に対して、新しい所属部署 名として部署オブジェクトB(56)が返される。

【0029】〔発明の他の実施の形態〕本発明の応用例 として、ユーザの更新可能範囲を制限するアクセス制御 機能を実現する例について、図5にこのアクセス制御機 能の具体例を示し、その動作を説明する。

【0030】この実施の形態においては、ユーザオブジ ェクト内にアクセス権限を表す値を格納し、この値を基 準として相互参照ポインタを逆方向に辿る規則を設定し た上で、辿った先の上位オブジェクトをトップノードと するサブツリーを対象ユーザの更新可能範囲として認識 する一方で、それ以外のオブジェクトに対する更新要求 を禁止する。

【0031】図5において、ユーザオブジェクト80は、 アクセス権限を表す値(アクセス権コード)としてイン スタンス変数800一つに相互参照ポインタを逆方向に辿 る回数を保持しているものとする。このとき、ディレク トリサービスを利用するユーザに該当するユーザオブジ ェクト80を特定し、そのアクセス権限を表す値が"2" の場合、相互参照ポインタ85を逆方向に2回辿り、部署 オブジェクト81を介して辿った先の上位オブジェクトで ある上位部署オブジェクト82をトップノードとするサブ ツリーを更新可能範囲86として認識する。このとき、更 新可能範囲外のオブジェクトである最上位部署オブジェ クト83に対して更新要求を発行した場合、エラーが返さ れる。

【0032】同様にアクセス権限を表す値が"3"の場 合、相互参照ポインタ85を逆方向に3回辿り、辿った先 の上位オブジェクトである最上位部署オブジェクト83を トップノードとするサブツリーを更新可能範囲として認 識する。

【0033】このようにして、本実施の形態では、ユー ザの更新可能範囲を制限するアクセス制御機能を実現す ることができる。

### [0034]

【発明の効果】第一の効果は、複数のオブジェクトに共 40 45,47:相互参照ポインタ 通する属性値を一個所で管理することが可能となること である。この結果、複数のオブジェクトに共通する属性 値は常に正規化された同一の情報を得ることが可能とな る。この理由は、複数のオブジェクトに共通する属性値 の参照要求において、それらに共通した上位オブジェク トへの逆ポインタを辿ることによって属性情報を取得す るためである。

【0035】第二の効果は、更新要求を満たすために必 要な作業ステップが削減されることである。この理由 は、複数のオブジェクトに共通する属性値の更新要求に 50'84:ルート

おいて、トップノードのオブジェクトの属性値を更新し た後、それ以降の関連するすべてのオブジェクトに対す る参照要求では、それらに共通した上位オブジェクトへ の逆ポインタを辿ることによって自動的に新しい属性値 が反映されるためである。

【0036】第三の効果は、ディレクトリサービスの情 報を記録する媒体の記憶容量が削減される。この理由 は、複数のオブジェクトに共通する属性値を一個所で管 理するために、これに対応した情報を記録する上でも一 10 度記録するだけで良いためである。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明におけるツリー構造情報格納モデルを示

【図2】図1のより具体的なツリー構造情報格納モデル の一例を示す図。

【図3】本発明の一実施形態に係わるディレクトリサー ビスモデルを示すブロック図。

【図4】本発明における下位オブジェクトから上位オブ ジェクトへの属性参照手順を示す図。

【図5】本発明におけるツリー構造情報格納モデルを応 用したアクセス制御方式を示す図。

【図6】ディレクトリサービスの構築手段となる属性情 報格納モデルを示す図。

【図7】ディレクトリサービスの構築手段となる従来の ツリー構造情報格納モデルを示す図。

【図8】図7のより具体的なツリー構造情報格納モデル の一例を示す図。

#### 【符号の説明】

10~13:オブジェクト

30 20:ルート

21:上位オブジェクト、 22~24:下位オブジェクト

25: 一方向ポインタ

30: ルート

31,36:部署オブジェクト

32~34:ユーザオブジェクト

35, 37, 38: 一方向ポインタ

40:ルート

41,46:上位オブジェクト

42~44: 下位オブジェクト

50:ルート

51,56:部署オブジェクト

52~54: ユーザオブジェクト

55,57:相互参照ポインタ

60: クライアント

61:サーバ

70~72:手続き

80: ユーザオブジェクト

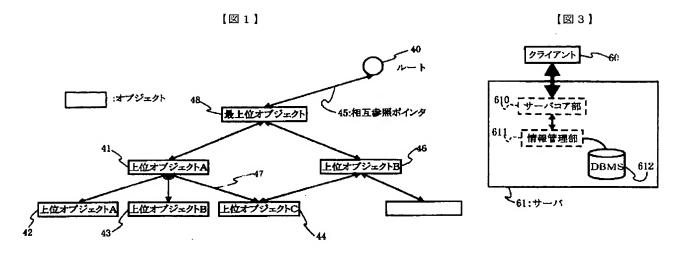
81~83: 部署オブジェクト

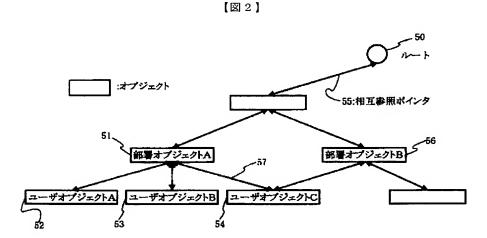
8

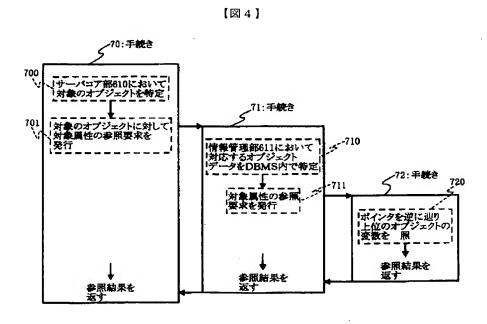
9

85:相互参照ポインタ

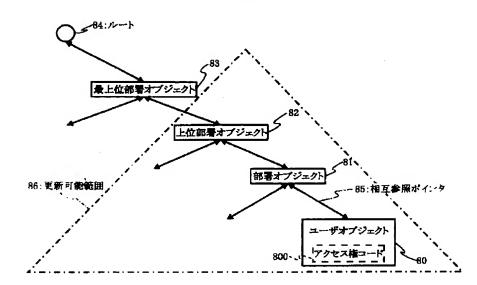
86: 更新可能範囲



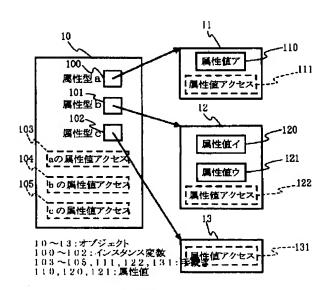




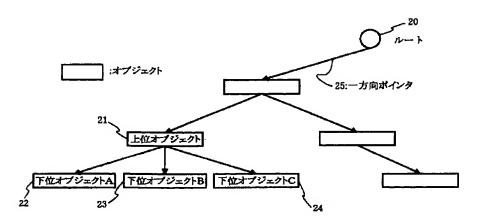
【図5】



【図6】



【図7】



【図8】

